

Digitalna vezja, BVS-RI

Mira TREBAR

P2 – Opis logičnih vezij, Booleova algebra

P2 Vseбина

- ❑ Uvod
- ❑ Logične operacije in vrata
- ❑ Booleova algebra
- ❑ Zapis in poenostavljanje logičnih funkcij

- ❑ Literatura
 - Widmer N.S., Moss G.L., Tocci R.J, Digital Systems Principles in Applications, Pearson Education, 2007, (P3)
 - Video:
 - <https://www.youtube.com/watch?v=2zRJI ShMcgA>
 - <https://www.youtube.com/watch?v=aQosPmPAaF8>
 - <https://www.youtube.com/watch?v=EPJf4owqwdA>
 - <https://www.youtube.com/watch?v=XMCW6NFLMsg>
 - <https://www.youtube.com/watch?v=ZyCzgqijpmM>

Uvod

□ Logična vezja

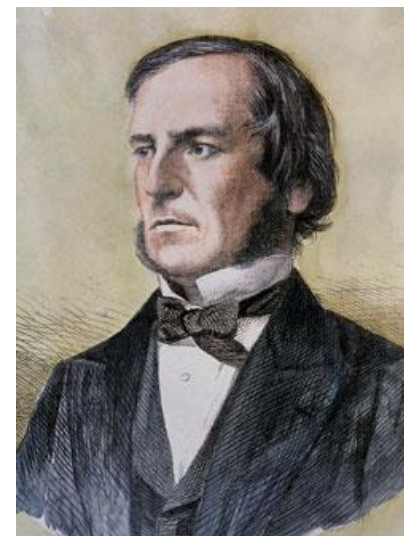
- potrebujemo metodo za opis odločitev, ki jih sprejemajo.
- odkrili bomo veliko načinov za opis njihovega delovanja.
- pojavljajo se v tehnični literaturi in sistemski dokumentaciji.
- uporabljajo se z orodji za razvoj naprav.

□ Algebra - veja matematike, ki vključuje uporabo aritmetičnih pravil za številke in črke, ki pomenijo neznana števila, z glavnim ciljem reševanja enačb.

□ **Booleova algebra** temelji na načelih matematične logike. Predstavlja študijo operacij, ki se izvajajo na spremenljivkah z eno od dveh možnih vrednosti ničla - 0 (false) in enica - 1 (true).

□ **George Boole** (1815 - 1864)

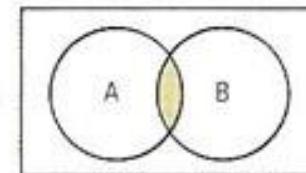
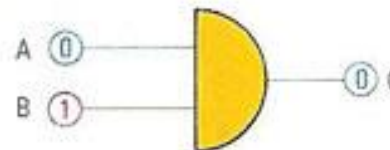
- Angleški matematik, filozof in logik,
- Profesor (Queen's College, Cork na Irskem).



□ Booleovi izrazi

$$C = A \cdot B$$

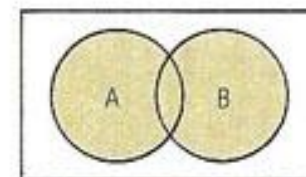
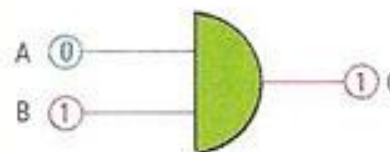
A	B	C
0	0	0
0	1	0
1	1	1
1	0	0



□ Pravilnostne tabele

$$C = A + B$$

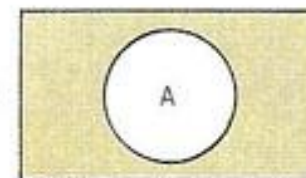
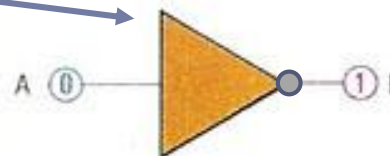
A	B	C
0	0	0
0	1	1
1	1	1
1	0	1



□ Logična vezja

$$B = \bar{A}$$

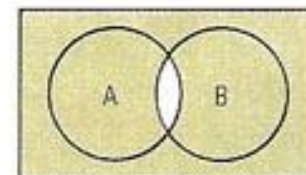
A	B
0	1
1	0



□ Vennovi diagrami v teoriji množic

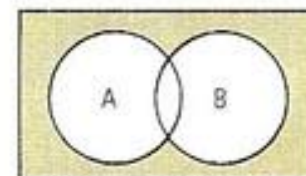
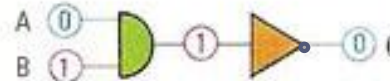
$$C = \bar{A} \cdot B$$

A	B	C
0	0	0
0	1	1
1	1	0
1	0	0



$$C = \bar{A} + B$$

A	B	C
0	0	1
0	1	1
1	1	0
1	0	0



http://www.daviddarling.info/encyclopedia/B/Boolean_algebra.html

1 Booleovi konstanti in logične spremenljivke

□ Booleovi konstanti

Logična 0	Logična 1
False	True
Off	On
Low	High
No	Yes
Odprto stikalo	Zaprto stikalo

Vzemimo primer, da je v določenem digitalnem sistemu lahko logična vrednost 0 za vsako napetost v območju od 0 do 0.8 V, medtem ko je logična vrednost 1 lahko določena za vsako napetosti v območju od 2 do 5 V.

□ Logične spremenljivke

- so vhodi katerih logični nivoji določajo izhode, izhodni nivo (količina, ki zavzame vrednost 0 ali 1).
- so predstavljene s črkami.

2 Pravilnostna tabela

□ Digitalno vezje



□ Pravilnostna tabela za $n = 2, 3, 4$

Vhoda		Izhod
A	B	$f(A, B)$
0	0	
0	1	
1	0	
1	1	

A	B	C	$f(A, B, C)$
0	0	0	
0	0	1	
0	1	0	
0	1	1	
1	0	0	
1	0	1	
1	1	0	
1	1	1	

A	B	C	D	$f(A, B, C, D)$
0	0	0	0	
0	0	0	1	
0	0	1	0	
0	0	1	1	
0	1	0	0	
0	1	0	1	
0	1	1	0	
0	1	1	1	
1	0	0	0	
1	0	0	1	
1	0	1	0	
1	0	1	1	
1	1	0	0	
1	1	0	1	
1	1	1	0	
1	1	1	1	

3 Logične operacije in vrata (OR, AND, NOT)

- **Disjunkcija (OR)** ima dva vhoda x in y : izhod je $x \vee y$, $x + y$

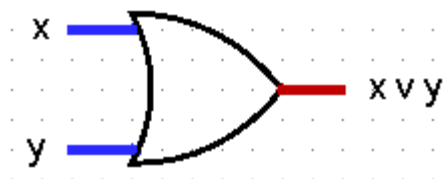
Izhod = 1, če **je vsaj 1 vhod** enak 1

Izhod = 0, sicer

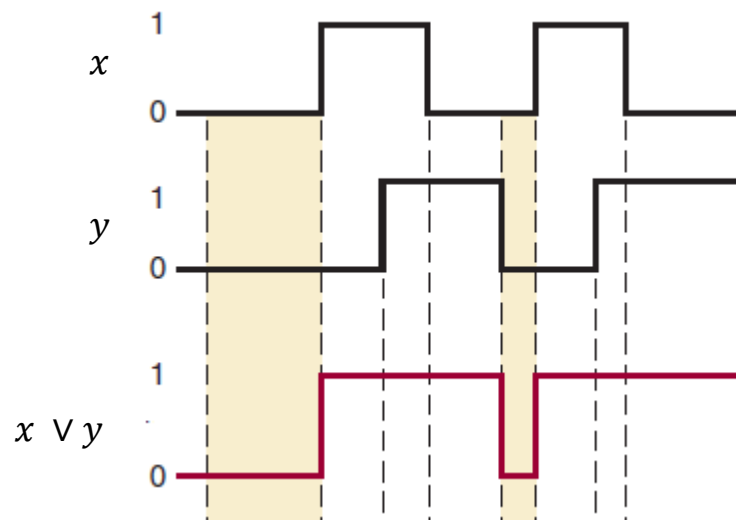
- Pravilnostna tabela

x	y	$x \vee y$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

- Logična vrata



Časovni diagram



- **Disjunkcija (OR)** ima tri vhode A, B, C : izhod je **$A \vee B \vee C$, $A+B+C$**

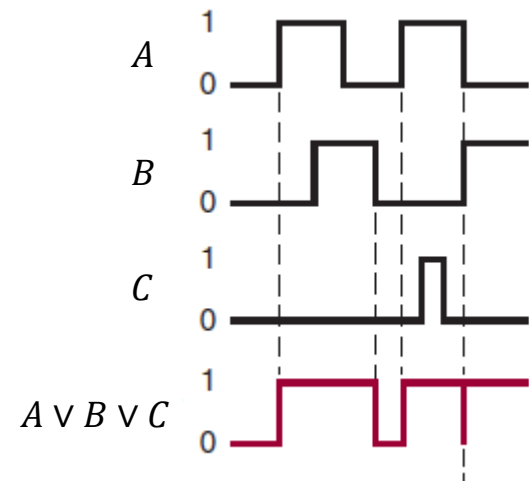
Izhod = 1, če **je vsaj 1 vhod** enak 1

Izhod = 0, sicer

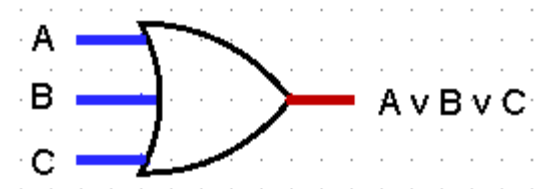
- Pravilnostna tabela

A	B	C	$A \vee B \vee C$
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

Časovni diagram



Logična vrata



- **Konjunkcija (AND)** ima dva vhoda x, y : izhod je $x \& y, x \cdot y, x y$

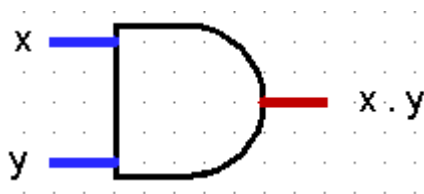
Izhod = 1, če **so vsi vhodi** enaki 1

Izhod = 0, sicer

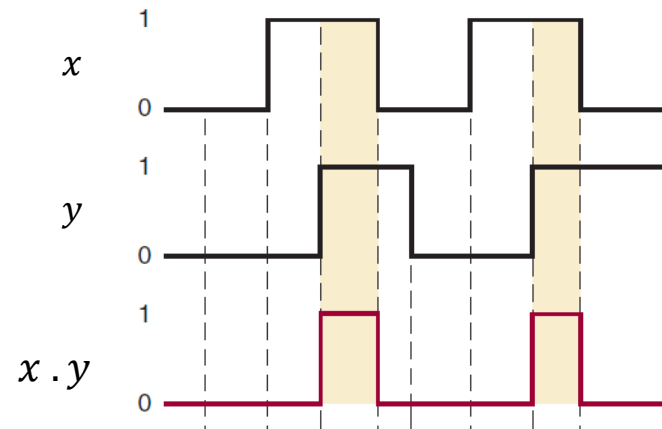
- Pravilnostna tabela

x	y	$x \cdot y$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

- Logična vrata



Časovni diagram



-
- **Konjunkcija (AND)** ima tri vhode A, B, C : izhod je **$A \& B \& C$** ,
 $A.B.C$, **$A B C$**

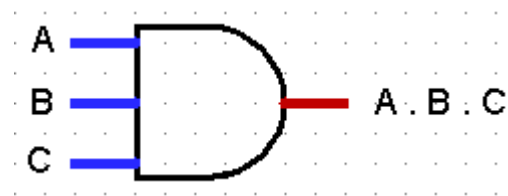
Izhod = 1, če **so vsi vhodi** enaki 1

Izhod = 0, sicer

- Pravilnostna tabela

A	B	C	$A.B.C$
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1

Logična vrata



- **Negacija (NOT)** ima en vhod x : izhod je $\bar{x}$, x' , $\sim x$

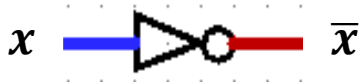
Izhod = 1, če je vhod enak 0

Izhod = 0, če je vhod enak 1

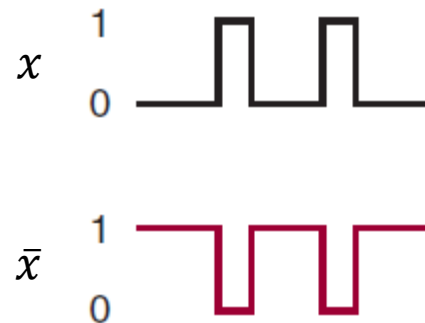
- Pravilnostna tabela

x	$\bar{x}$
0	1
1	0

- Logična vrata



Časovni diagram



4 Algebraičen zapis logičnega vezja

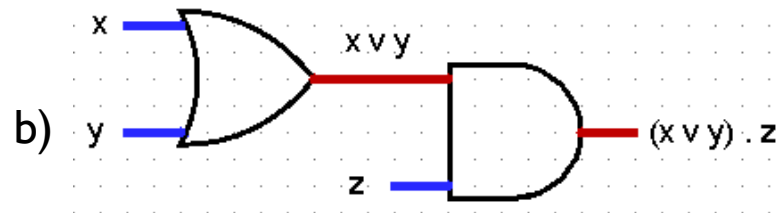
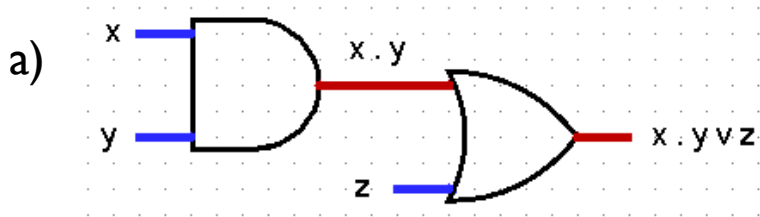
- Logična shema vezja z 2-vhodnimi vrati AND in OR

a) AND in OR

$$(x \cdot y) \vee z = x \cdot y \vee z \quad (\text{oklepaj ni potreben})$$

b) OR in AND:

$$(x \vee y) \cdot z \quad (\text{oklepaj je obvezen})$$



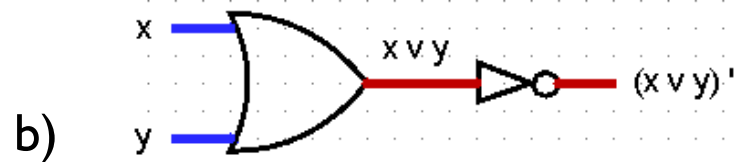
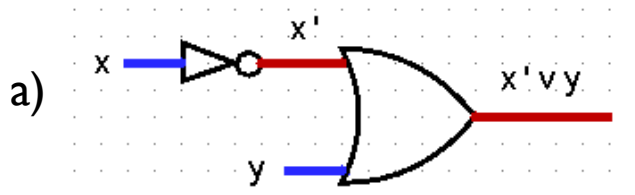
- Logična shema vezja z negatorji

a) spremenljivka na vhod vrat OR je negirana:

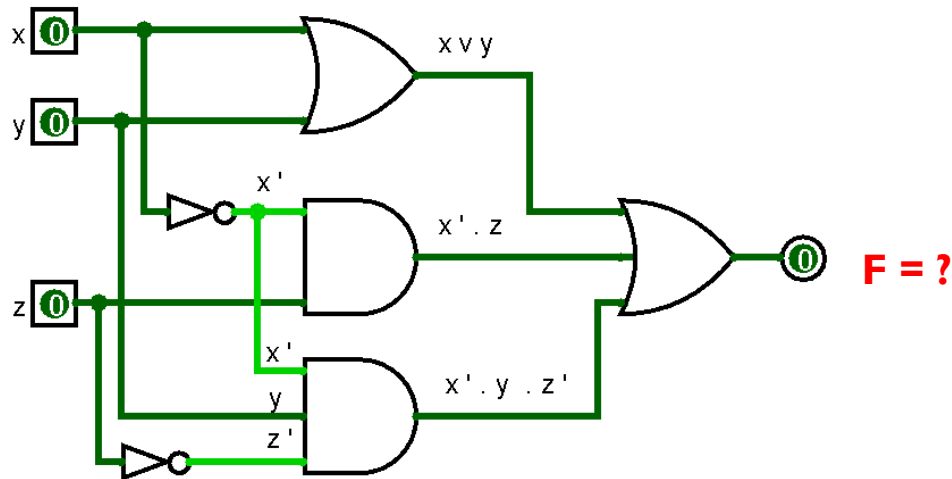
$$\bar{x} \vee y$$

b) izhod vrat OR je negiran:

$$\overline{x \vee y}$$



- Logično vezje – zapis izhoda (funkcija F)



- Algebraični zapis izhoda logičnega vezja $F = (x \vee y) \vee \bar{x}.z \vee \bar{x}.y.\bar{z}$
- Kakšen je izhod F, če so vhodi x=0, y=1, z=0?
$$F = (x \vee y) \vee \bar{x}.z \vee \bar{x}.y.\bar{z} =$$
$$= (0 \vee 1) \vee \bar{0}.0 \vee \bar{0}.1.\bar{0} = (0 \vee 1) \vee 1.0 \vee 1.1.1 = 1 \vee 0 \vee 1 = 1$$
- Kakšen je izhod F, če so vhodi x=1, y=0, z=0? **Izračunajmo.**

□ Analiza vezja z izhodom F s pravilnostno tabelo:

- Vhodi so x, y, z
- Izhod je funkcija $F = (x \vee y) \vee \bar{x}.z \vee \bar{x}.y.\bar{z}$

Postopek:

- Pravilnostna tabela za 3 vhode x, y, z - 8 vhodnih kombinacij
- Zapis disjunktivno povezanih izrazov in funkcije F

x	y	z	$(x \vee y)$	$\bar{x}.z$	$\bar{x}.y.\bar{z}$	F
0	0	0				
0	0	1				
0	1	0				
0	1	1				
1	0	0				
1	0	1				
1	1	0				
1	1	1				

- Izračun posameznih izrazov funkcije:

$(x \vee y)$

x	y	z	$(x \vee y)$	$\bar{x}.z$	$\bar{x}.y.\bar{z}$	F
0	0	0	0			
0	0	1	0			
0	1	0	1			
0	1	1	1			
1	0	0	1			
1	0	1	1			
1	1	0	1			
1	1	1	1			

$\bar{x}.z$

$\bar{x}$



x	y	z	$(x \vee y)$	$\bar{x}.z$	$\bar{x}.y.\bar{z}$	F
0	0	0	0	0		
0	0	1	0	1		
0	1	0	1	0		
0	1	1	1	1		
1	0	0	1	0		
1	0	1	1	0		
1	1	0	1	0		
1	1	1	1	0		

- Izračun posameznih izrazov in končne funkcije:

$\bar{x}.y.\bar{z}$

$\bar{x}$ $\bar{z}$



x	y	z	$(x \vee y)$	$\bar{x}.z$	$\bar{x}.y.\bar{z}$	F
0	0	0	0	0	0	
0	0	1	0	1	0	
0	1	0	1	0	1	
0	1	1	1	1	0	
1	0	0	1	0	0	
1	0	1	1	0	0	
1	1	0	1	0	0	
1	1	1	1	0	0	

$$F = (x \vee y) \vee \bar{x}.z \vee \bar{x}.y.\bar{z}$$

x	y	z	$(x \vee y)$	$\bar{x}.z$	$\bar{x}.y.\bar{z}$	F
0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	1	0	1
0	1	0	1	0	1	1
0	1	1	1	1	0	1
1	0	0	1	0	0	1
1	0	1	1	0	0	1
1	1	0	1	0	0	1
1	1	1	1	0	0	1

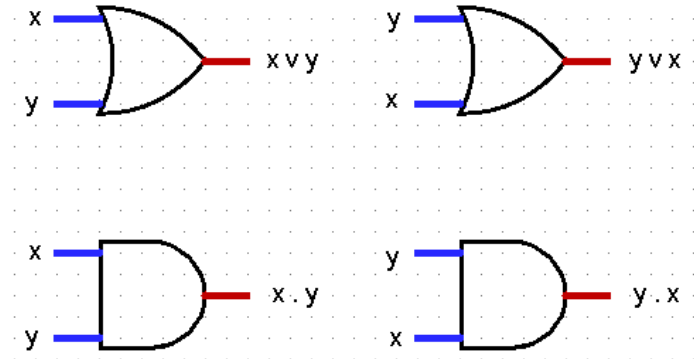
5 Booleova algebra – zakoni in izreki

- ❑ Matematično orodje za analizo in sintezo digitalnih logičnih vezij
- ❑ Operacije: NOT, AND, OR
- ❑ Zakoni:
 - Množica X vsebuje vsaj dva elementa $x, y \in X$, tako da velja $x \neq y$.
 - Zaprtost: Za vsak $x, y \in X$ velja: $x \vee y \in X, x \cdot y \in X$
 - Komutativnost
 - Distributivnost
 - Obstoj nevtralnih elementov (0 in 1)
 - Komplementarnost
- ❑ Izreki:
 - Dvojna negacija
 - Enakost
 - Asociativnost
 - Vsebovanost
 - DeMorganov izrek
 - ...

❑ Komutativni zakon

$$x \cdot y = y \cdot x$$

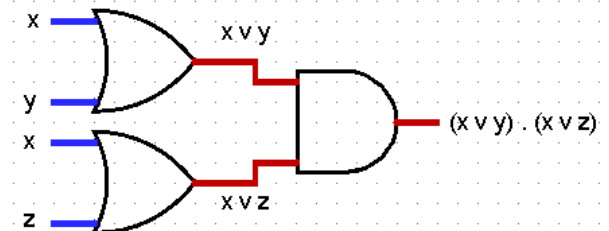
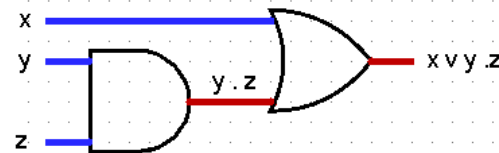
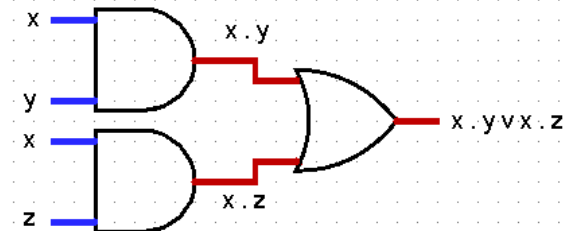
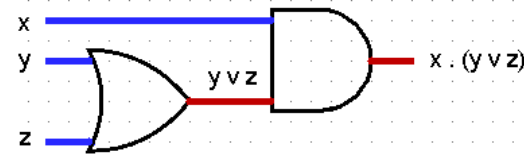
$$x \vee y = y \vee x$$



❑ Distributivni zakon

$$x \cdot (y \vee z) = (x \cdot y) \vee (x \cdot z) = x \cdot y \vee x \cdot z$$

$$x \vee (y \cdot z) = (x \vee y) \cdot (x \vee z)$$

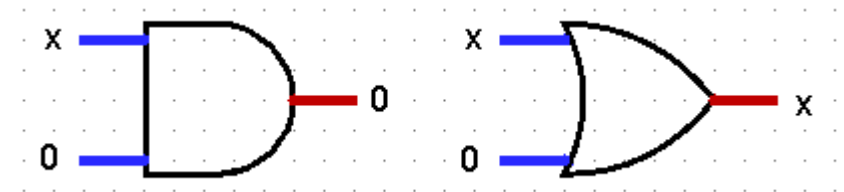


□ Nevtralni element - **konstanta 0**

$$x \cdot 0 = 0$$

$$x \vee 0 = x$$

x	0	$x \cdot 0 = 0$	$x \vee 0 = x$
0	0	0	0
1	0	0	1

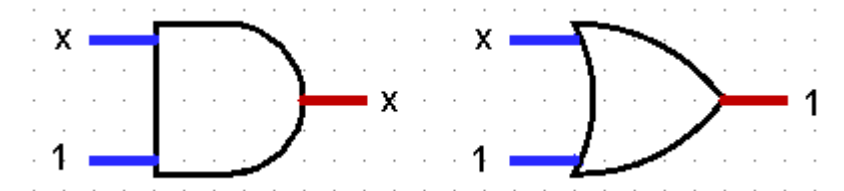


□ Nevtralni element - **konstanta 1**

$$x \cdot 1 = x$$

$$x \vee 1 = 1$$

x	1	$x \cdot 1 = x$	$x \vee 1 = 1$
0	1	0	1
1	1	1	1

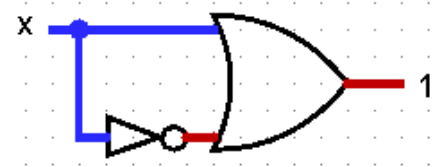
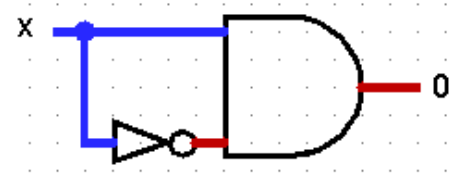


□ Komplement (x in $\bar{x}$):

$$x \cdot \bar{x} = 0$$

$$x \vee \bar{x} = 1$$

x	$\bar{x}$	$x \cdot \bar{x}$	$x \vee \bar{x}$
0	1	0	1
1	0	0	1



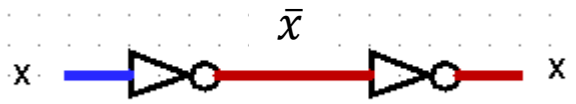
□ Dvojna negacija ($\bar{\bar{x}}$):

$$\bar{\bar{x}} = \overline{(\bar{x})} = x$$

$$\text{Dokaz: } x=0: \overline{(\bar{0})} = \bar{1} = 0$$

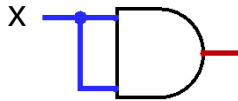
$$x=1: \overline{(\bar{1})} = \bar{0} = 1$$

x	$\bar{x}$	$\bar{\bar{x}}$
0	1	0
1	0	1

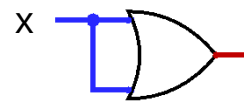


- **Enakost** - velja za $n = 3, 4, \dots$ spremenljivk

$$x \cdot x = x$$

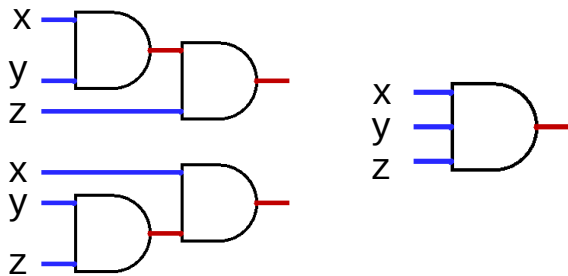


$$x \vee x = x$$

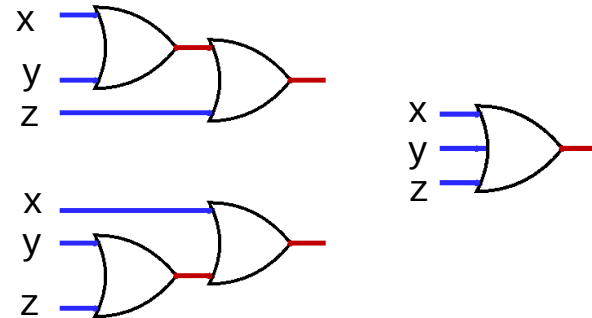


- **Asociativnost** - velja za $n = 3, 4, \dots$ spremenljivk

$$(x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z) = x \cdot y \cdot z$$

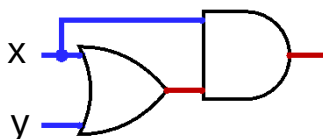


$$(x \vee y) \vee z = x \vee (y \vee z) = x \vee y \vee z$$

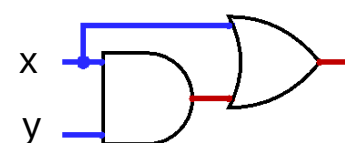


- **Vsebovanost:**

$$x \cdot (x \vee y) = x$$

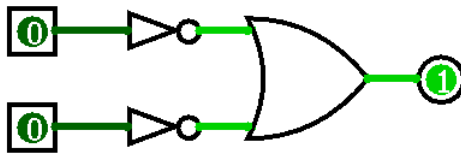
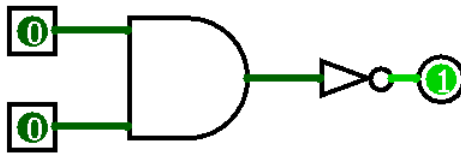


$$x \vee (x \cdot y) = x$$

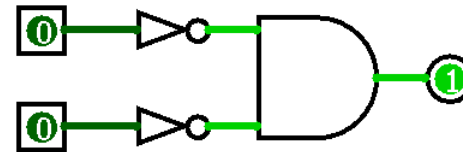
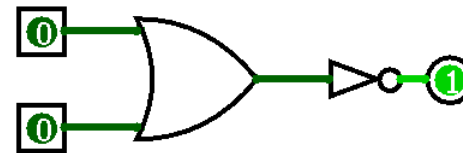


□ **DeMorganov izrek** (negacija disjunkcije in negacija konjunkcije)

n = 2: $\overline{x \cdot y} = \bar{x} \vee \bar{y}$



$\overline{x \vee y} = \bar{x} \cdot \bar{y}$



n = 3, 4, ... spremenljivk

$$\overline{x \cdot y \cdot z} = \bar{x} \vee \bar{y} \vee \bar{z}$$

$$\overline{x \vee y \vee z} = \bar{x} \cdot \bar{y} \cdot \bar{z}$$

$$\overline{A \cdot B \cdot C \cdot D} = \bar{A} \vee \bar{B} \vee \bar{C} \vee \bar{D}$$

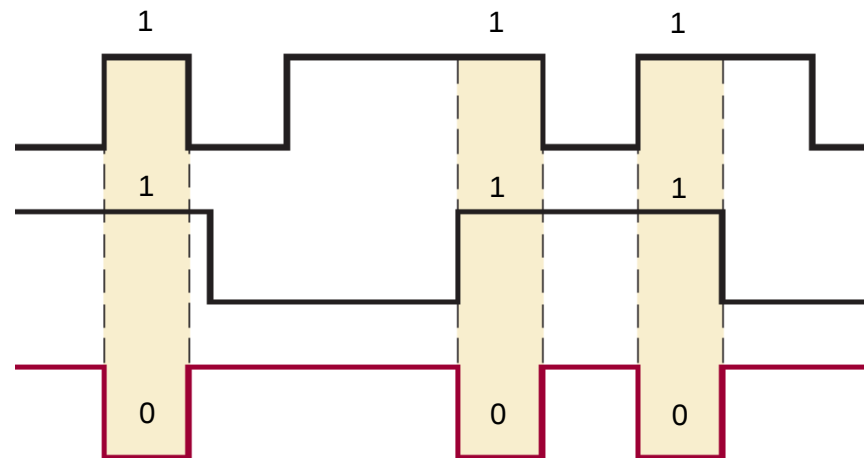
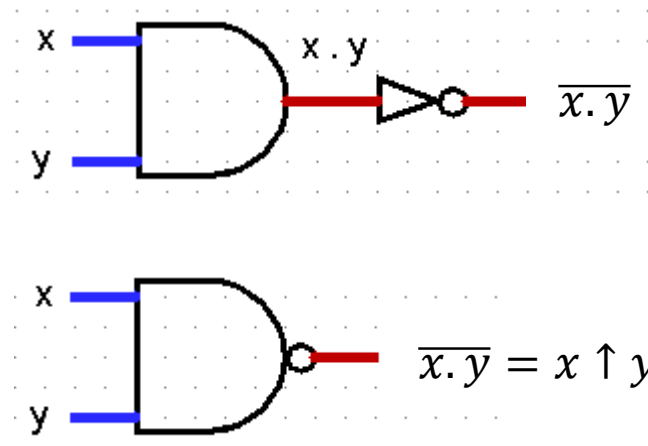
$$\overline{A \vee B \vee C \vee D} = \bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C} \cdot \bar{D}$$

...

6 Logični operaciji in vrata NAND in NOR

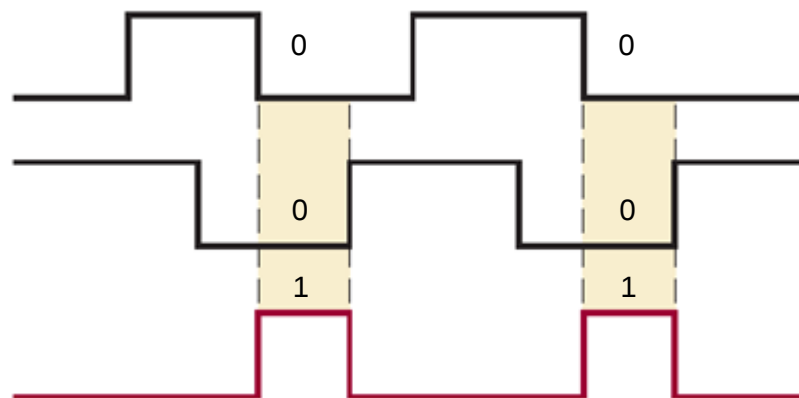
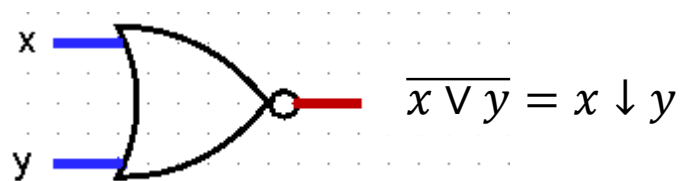
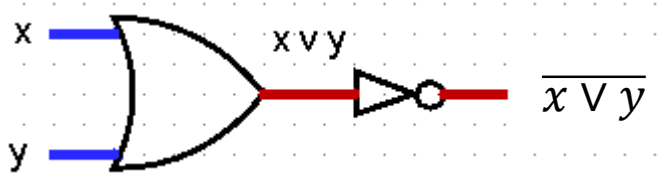
- ❑ **Negirana konjunkcija (NAND):** $x \uparrow y$, $\overline{x \cdot y}$, $(x \& y)'$, $(x \cdot y)'$

x	y	$x \cdot y$	$\overline{x \cdot y}$
0	0	0	1
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	0



□ **Negirana disjunkcija (NOR):** $x \downarrow y$, $\overline{x \vee y}$, $(x \vee y)'$

x	y	$x \vee y$	$\overline{x \vee y}$
0	0	0	1
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	1	0



7 Univerzalnost vrat NAND in NOR

- ❑ Vsaka logična funkcija z n spremenljivkami je lahko zapisana z uporabo operatorjev NOT, AND, OR.
- ❑ Nabor operatorjev NAND ali NOR je univerzalen, če je z njim mogoče zapisati vse osnovne logične funkcije Booleove algebre (NOT, AND, OR)

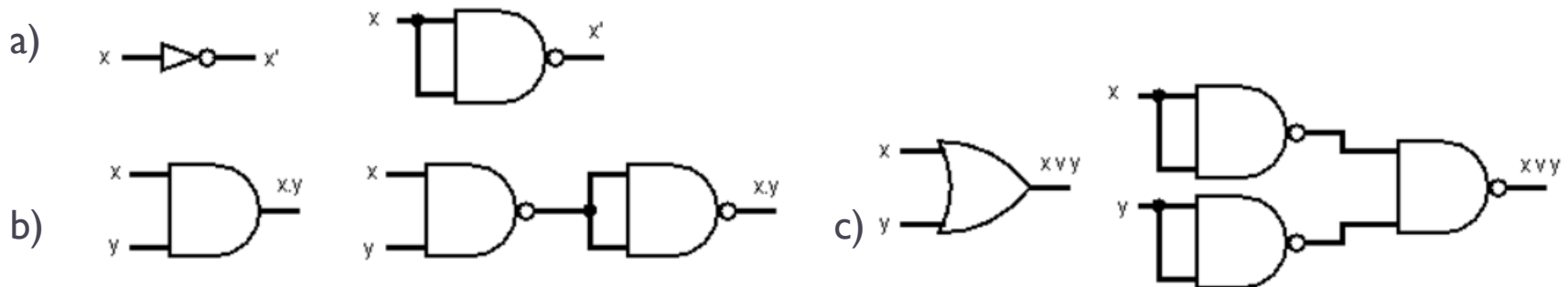
- **Univerzalnost vrat NAND - dokaz**

$$x \uparrow y = \overline{x \cdot y} = \overline{x} \vee \overline{y}$$

a) $\bar{x} = \overline{x \cdot x} = x \uparrow x$

b) $x \cdot y = \overline{\overline{x \cdot y}} = \overline{x \uparrow y} = \overline{(x \uparrow y) \cdot (x \uparrow y)} = (x \uparrow y) \uparrow (x \uparrow y)$

c) $x \vee y = \overline{\overline{x \vee y}} = \overline{\bar{x} \cdot \bar{y}} = \bar{x} \uparrow \bar{y} = (x \uparrow x) \uparrow (y \uparrow y)$



▪ Univerzalnost vrat NOR - dokaz

$$x \downarrow y = \overline{x \vee y} = \bar{x} \cdot \bar{y}$$

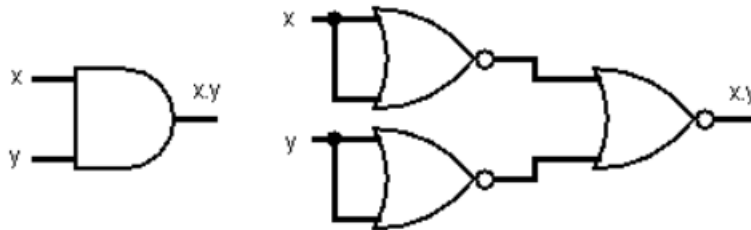
a) $\bar{x} = \overline{x \vee x} = x \downarrow x$

b) $x \cdot y = \overline{\overline{x \cdot y}} = \overline{\bar{x} \vee \bar{y}} = \bar{x} \downarrow \bar{y} = (x \downarrow x) \downarrow (y \downarrow y)$

c) $x \vee y = \overline{\overline{x \vee y}} = \overline{x \downarrow y} = \overline{(x \downarrow y) \vee (x \downarrow y)} = (x \downarrow y) \downarrow (x \downarrow y)$



a)



b)



c)

8 Poenostavljanje logičnih funkcij

□ Uporaba postulatov in izrekov Booleove algebre:

$$x.(y \vee z) = (x.y) \vee (x.z) = x.y \vee x.z$$

$$x \vee (y.z) = (x \vee y).(x \vee z)$$

$$x.0 = 0, x.1 = x$$

$$x \vee 0 = x, x \vee 1 = 1$$

$$x.\bar{x} = 0, x \vee \bar{x} = 1$$

$$\bar{\bar{x}} = x$$

Primer:

$$\begin{aligned} f(A, B, C) &= A.B.C \vee A.\bar{B}.\overline{(\bar{A}.\bar{C})} = \\ &= A.B.C \vee A.\bar{B}.\overline{(\bar{A} \vee \bar{C})} = \\ &= A.B.C \vee A.\bar{B}.\overline{(A \vee C)} = \\ &= A.B.C \vee A.\bar{B}.A \vee A.\bar{B}.C = \\ &= A.B.C \vee A.\bar{B} \vee A.\bar{B}.C = \\ &= A.C.(B \vee \bar{B}) \vee A.\bar{B} = A.C \vee A.\bar{B} = A.(C \vee \bar{B}) \end{aligned}$$

Naloga 1

- Poenostavitev izraza ali funkcije f z uporabo Booleove algebre.

$$\begin{aligned} f &= \bar{x}.\bar{y}.\bar{z} \vee x.\bar{y}.\bar{z} \vee x.\bar{y}.z = \\ &= \bar{y}.\bar{z}(x \vee \bar{x}) \vee x.\bar{y}.z = \\ &= \bar{y}.\bar{z} \vee x.\bar{y}.z = \\ &= \bar{y}.\bar{z} \vee x.z = \\ &= \bar{y}.\bar{z} \vee x.z \end{aligned}$$

- Izrek - Dokaz enakosti

$$x \vee 1 = 1$$

$$(x \vee 1).1 = (x \vee 1).(x \vee \bar{x}) = x \vee 1.\bar{x} = x \vee \bar{x} = 1$$

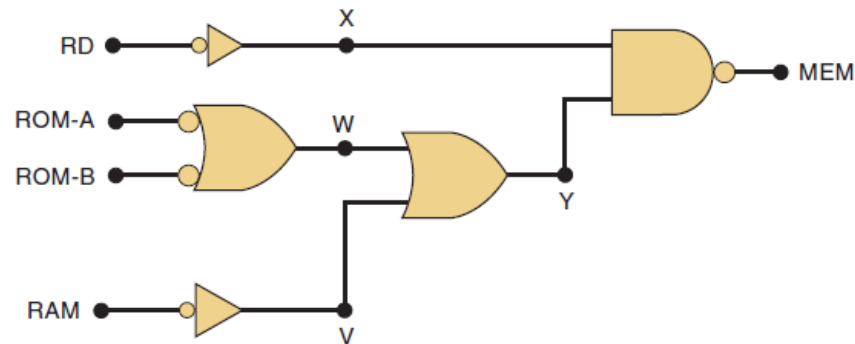
- Poenostavite podana logična izraza ali funkciji:

a) $(x \vee y)(y \vee z)(x \vee z).\bar{x} =$

b) $\overline{(x \vee y) \vee z(x \vee z).\bar{x}} =$

Naloga 2

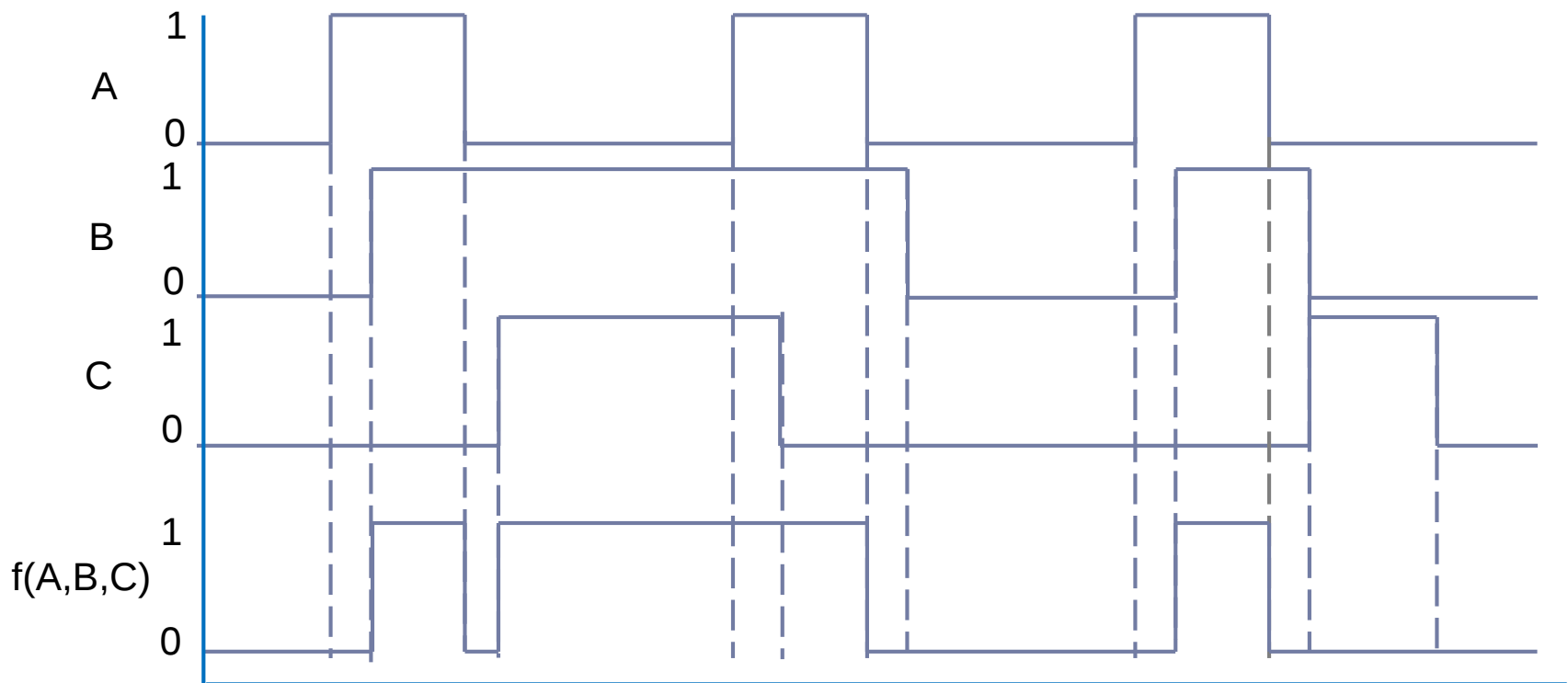
- Logično vezje generira izhodni signal MEM, ki se uporablja za aktiviranje integriranega vezja v določenem mikroračunalniku. Določite vhodne pogoje, ki so potrebni za aktiviranje MEM.



- Postopek a) Zapišemo logično funkcijo za MEM v pravilnostno tabelo.
- Postopek b) Interpretiramo delovanje vezja:
 - Signal MEM je aktiven-LOW in bo LOW v primeru, ko sta X in Y HIGH.
 - Signal X bo HIGH le, če bo RD = 0.
 - Signal Y bo HIGH, če bosta W ali V HIGH.
 - Signal V bo HIGH, ko bo RAM = 0.
 - Signal W bo HIGH, če bo ROM-A = 0 ali ROM-B = 0.
 - Zaključek: MEM bo LOW le, če bo RD=0 in vsaj eden od vhodov ROM-A, ROM-B ali RAM je LOW.

Naloga 3

Podan je diagram spreminjanja izhoda vezja $f(A,B,C)$ v odvisnosti od vhodov A, B, C.



Zapišite:

- izhod vezja $f(A,B,C)$ v pravilnostni tabeli z 0, 1 ali x (izhod ni določen).
- kombinacije vhodov pri katerih ima izhod vrednost 1 in vrednost 0.

Rešitev v pravilnostni tabeli

A	B	C	f (A,B,C)
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	x
1	1	0	1
1	1	1	1

Funkcija $f(A,B,C)$ ima vrednost 1, če so: $B=C=1$; $A=B=1$.

Funkcija $f(A,B,C)$ ima vrednost 0, če so: $A=B=0$; $A=C=0$ in $B=1$; $A=1$ in $B=C=0$.

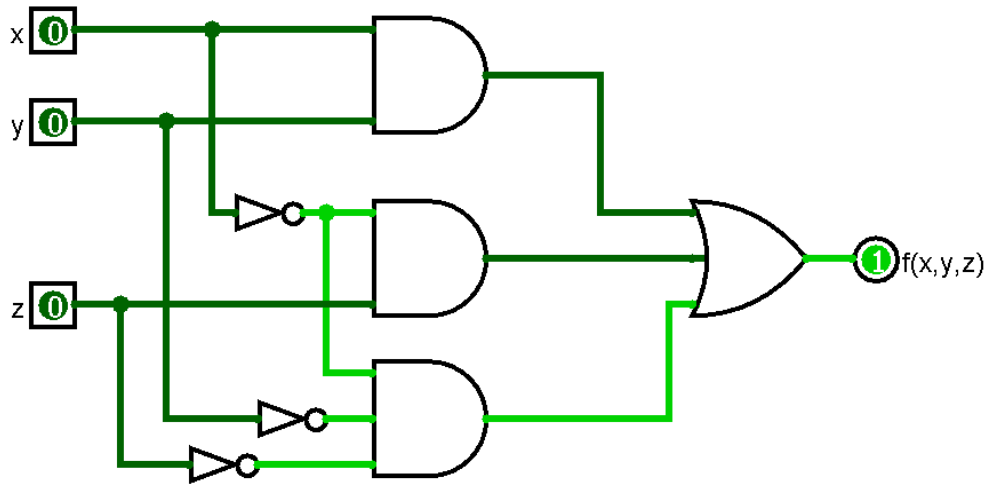
Izhod ni določen, če sta vhoda $A=C=1$ in vhod $B=0$.

Naloga 4

Podano je logično vezje z vhodi x, y, z .

Definirajte:

1. algebraični zapis izhoda $f(x,y,z)$
2. preverite ali ga lahko poenostavite z uporabo Booleove algebre.

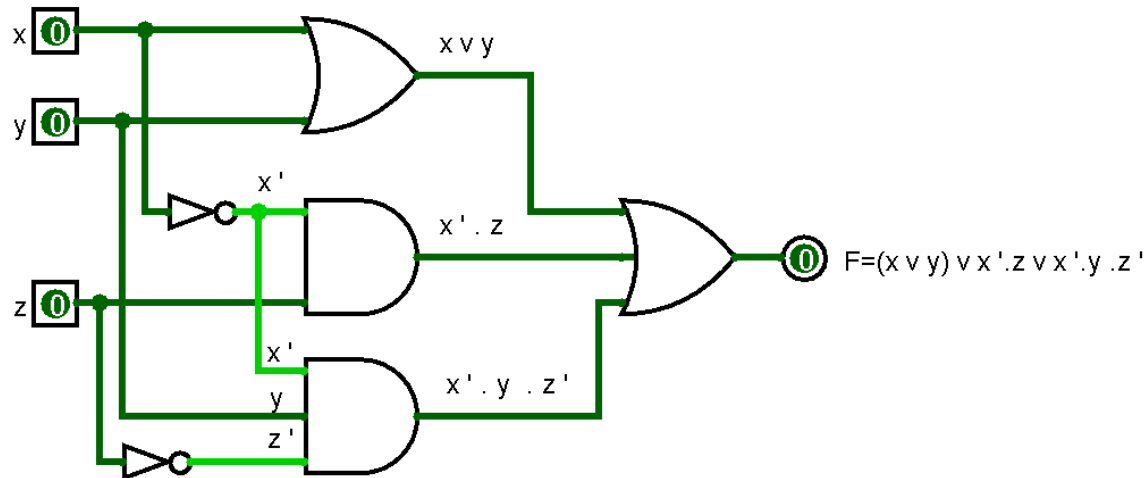


Rešitev:

1. $f(x, y, z) = x \cdot y \vee \bar{x} \cdot z \vee \bar{x} \cdot \bar{y} \cdot \bar{z}$
2. $f(x, y, z) = x \cdot y \vee \bar{x} \cdot z \vee \bar{x} \cdot \bar{y}$

Naloga 5

- Podano logično vezje poenostavite z uporabo Booleove algebre



$$\begin{aligned} F &= (x \vee y) \vee \bar{x} \cdot z \vee \bar{x} \cdot y \cdot \bar{z} = \\ &= x \vee y \vee \bar{x} \cdot z \vee \bar{x} \cdot y \cdot \bar{z} = x \vee y \vee \bar{x} \cdot (z \vee y \cdot \bar{z}) = \\ &= x \vee y \vee \bar{x} \cdot (z \vee y) \cdot (z \vee \bar{z}) = x \vee y \vee \bar{x} \cdot (z \vee y) = \\ &= x \vee y \vee \bar{x} \cdot z \vee \bar{x} \cdot y = x \vee \bar{x} \cdot z \vee y \vee \bar{x} \cdot y = \\ &= (x \vee \bar{x}) \cdot (x \vee z) \vee y \cdot (1 \vee \bar{x}) = x \vee y \vee z \end{aligned}$$